# Best Available Copy

### KOREAN PATENT ABSTRACT (KR)

### Patent Laid-Open Gazette

(51) IPC Code: H04N 7/30

(11) Publication No.: P2001-0023440
 (21) Application No.: 10-2000-7002083
 (43) Publication Date: 26 March 2001
 (22) Application Date: 28 February 20

(86) International Patent Application No.: PCT/IB1999/01102

(86) International Patent Application Date: 14 June 1999

(87) International Patent Publication No.: WO 2000/01156(87) International Patent Publication Date: 6 January 2000

(81) Designated States: EP: Austria, Belgium, Switzerland, Germany, Denmark, Spain,
France, the United Kingdom, Greece, Ireland, Italy,
Luxembourg, Monaco, the Netherlands, Portugal, Sweden,
Finland, Cyprus
National: Japan, Korea

(71) Applicant:

Koninklijke Philips Electronics N. V.

(72) Inventors:

Singh, Kenneth, S. Fisch, Eberhard

(54) Title of the Invention:

Method and Device for Gathering Block Statistics During Inverse Quantization and ISCAN

### Abstract:

A method and device for reducing the average number of computations required for inverse discrete cosine transform by gathering block statistics during inverse quantization and inverse scan. These statistics include the location and frequency of sub-blocks containing non-zero, DC coefficients, the location of rows and columns that contain non-zero DCT coefficients, the dynamic range of the block, etc.

县 2001-0023440

### (19) 대한민국특허청(KR) (12) 공개특허공보(A)

(51) Int. Cl.<sup>7</sup>

(11) 공개번호 특容

**특2001-0023440** 

(43) 공개일자

2001년00월25일

HIDAN 7730	(40) Billey 100 Galerie
(21) 출원반호 (22) 출원일자 번역문제출일자	10-2000-7002083 2000년 02월28일 2000년 02월28일
(86) 국제출원번호 (86) 국제출원출원입자 (81) 지정국	PCT/181999/01102 (87) 국제공개번호 백0 2000/01156 1999년06월14일 (67) 국제공개임자 2000년01월06일 EP:유럽특허 : 오스트리아 벨기에 스위스 독일 덴마크 스페인 프랑스
(Oi) VISH	영국 그리스 아일랜드 이탈리아 육셈부르크 모나코 네덜란드 포르투 할 스웨덴 관랜드 사이프러스
	국내특허 : 일본 대한민국
(30) 우선권주장 (71) 출원인	09/107,522 1998년 06월30일 미국(US) 코닌물리케 필립스 일렉트로닉스 엔 보이 요트 게 아, 홈페츠
(72) 발명자	네덜란드왕국, 아인드호펜, 그로네보드스베그 기 장그,케네쓰,에스.
	네델란드왕국, 아이아인드호펜5656, 홀스플란6
	피취 에버하드
	네델란드왕국,마이아인드호펜5656, 홈스틉란6
(74) 대리인	이병호

### (54) 역 이산 여헌 변환 알고리즘 선택 병법 및 장치

### 84

실사경구 : 없음

역 양자화 및 역 스캔 동안 탈록 통계들을 수집하여 역 이산 여현 변환에 요구되는 평균 계산 수별 감소 하기 위한 방법 및 장치로서, 이러한 통계들은 001 이닌 DC 계수를, 001 이난 DCT 계수들을 포함하는 행 들 및 열들의 위치, 블록의 동적 법위 등을 포함하는 서브-블록들의 주파수 및 위치를 포함한다.

### QHS

£1

### 4001

역 이산 여현 변환, 블록 통계, 역 양자화, 서브-블록, DC 계수

### BAN

### 기술보이

본 발명은 일반적으로 비디오 디코드에 관련되고, 특히, 역 양자화와 역 스캔 동안 불록 통계를 수집하여 역 이산 여헌 변환이 요구되는 계산의 평균수를 감소하는 것에 관한 것이다.

### 图图测金

MPEG 디코더에서, 압축된 비디오 데이터는 디코딩 처리의 일부분으로서 일련의 변환을 하게 된다. 전형적 인 MPEG 비디오 디코더는 비디오 스트템의 압축을 옮기 위해 다음의 동작을 수행한다: 고정 길이 디코딩 (FLD), 가변 길이 디코딩(YLD), 실행 길이 디코딩(RLD), 역 차이 필수 코드 변조 및 역 양자화(IDPCM, IQ), 역 미산 여현 변환(IDCT), 및 움직임 보상(MC).(본 서면에 사용된 MPEG 용어는 MPEG1, MPEG2 및 MPEG4를 의미한다는 것을 유념 해야한다.)

VLD 및 음직입 보상에 CC라, IDCT는 디코딩 체인에서 가장 계산적으로 철저한 블록튬이다. 30종 이상의 빠른 IDCT 알고리즘이 있고, 전형적인 하나의 IDCT 알고리즘은 버디오 스트립 내에서 DCT 계수의 모든 848 블록을 디코드하기 위해 선택된다. 이 알고리즘의 선택은 일반적으로 모든 비디오 스트림의 계산적인 복잡성에 기초한다. IDCT가 병목 현상을 갖기 때문에, 이 변환에서 평균 계산 수를 감소할 가치가 있다.

### 医胃型 经利益 数据

본 발명의 목적은 IDCT 동안 계산 수의 감소를 위한 IDCT 단계에 의해 사용될 수 있는 집합 블록 통계에 의한 WPER 디코딩 알고리즘의 효율을 개선하고 계산적인 복잡성을 경감하는 것이다. 역 양자화(10) 단계가 비디오 탈목을 시간당 하나의 탈록으로 처리하고 각각의 001 아닌 계수를 관찰해야하고 001 아닌 계수를 스케일 (업) 해야 하며, IDCT를 준비하기 위해 그룹을 제 정렬해야 하기 때문에, 블록에 관해 통계를 집합하는 것은 완전한 시간이다. IDCT 이나 계수를 포함하는 사분면과 같은 수많은 타입의 탈록 통계, 001 이닌 계수를 포함하는 한과 열, 및 블록 내의 통적 범위는 IDCT의 효율을 개선하기 위해 사용될 수 있는 IDCTSCAN 동안 집합될 수 있다.

WPRB 디코더는 비디오 데이터로부터 얻어진 DCT 계수의 양자화된 블록을 처리한다. 비디오 소스에서 픽셀 됨은 수명, 수집 및 현재의 규모에 크게 상판되는 경향이 있다. 사실, 미것은 WPRB2 표준이 그러한 높은 압축 비율을 탈성하기 때문이다. 이 상판을 유리하게 만들기 위해서, 본 발명에서의 제 1 실시예는 DCI 미난 값의 DCT 계수를 갖는 서브-블록의 주파수와 위치에 기초한 작은 수의 불래스로 압력 데이터 블록을 분류한다. 각각의 데이터 블록은 플래스들의 하나에 떨어진다. 각각의 블래스에 대해, 그 플래스의 0 이 마닌 서브-블록의 패턴을 가장 잘 이용할 수 있는 특정의 빠른 알고리즘이 선택된다.

본 발명의 제 1 실시에의 다른 관점에서, 각각의 율래스에 대한 발생 가능성은 경험적으로 평가되고 가장 발생 가능성이 높은 율래스에 대한 최적 알고리즘의 선택 그룹만이 사용되기 위해 저장된다. 발생 가능성 이 가장 적은 물래스에 대해, 다음트 알고리즘이 저장된다. 이 다음트 알고리즘은 어떤 한 물래스에 대해 최적화되지 않는다.

제 1 실시예의 또 '다른 관점에서, 이 알고리즘은 용래스 내에서 DCT 계수 블록의 구조에 기초하며 불필요 한 계산을 제거하기 위해 더 변경될 수 있다. 본 발명의 이러한 관점에서, 합산, 감산 및 승산들은 단지 0 값의 DCT 계수를 포함하는 이러한 서브-블록에 대해 제거된다.

본 발명이 불록 내의 001 이닌 계수의 위치만을 필요로 하므로, 블록들은 수행 레벨 포맷에서 엔코드된 DCT 계수를 사용하여 직접 분류된다. 본 발명의 양호한 실시에에서, 8x8 블록들은 4개의 4x4 서브-블록으로 나누어진다. 블록의 분류는 8x8 블록 내에서 001 이닌 DCT 계수를 포함하는 서브-블록의 위치에 기초 한다.

본 발명의 제 2 실시에에서, 블록에서 각각의 0이 이닌 계수의 행 및 열의 위치는 IC/ISCAN 동안 결정된 다. 00, 이난 계수를 포함하는 역 스캔된 매트릭스의 각각의 행 및 열은 8-비트 비트 백단에 세트 비트에 의해 나타난다. 두 벡터가 발생된다. 하나의 벡터는 행 막대 그래프이고 하나의 벡터는 열 막대 그래프이다. 그러면 가장 조말하지 않은 막대 그래프(행 또는 열)는 HDCT 단계로 보내진다. 이 막대 그래프 정보는 어떤 행이(열과 달리 만약 행 막대 그래프가 가장 조밀하지 않거나, 열 막대 그래프가 가장 조밀하지 않나면) 이이 이난 계수를 포함한다는 것을 나타내고 이러한 행(열)에 단지 IDCT를 수행함으로서 IDCT계산 효율을 개성한다. 그러면 특정의 막대 그래프에 대해 계산 효율이 가장 높은 최적 IDCT 알고리즘이 선택될 수 있다.

본 발명의 제 3 실시예에서, 결목의 가장 큰 계수와 가장 적은 계수 사이의 차이 또는 동적 범위는 IQ/ISCM등안 결정된다. 다시 이 정보는 특정의 동적 범위에 대한 가장 효율적인 IDCT 알고리즘을 선택하 여 IDCT의 효율을 개선하는 IDCT 단계로 전달될 수 있다.

따라서, 본 발명의 목적은 IDCT의 효율을 개선하기 위해 10/ISCAN동만 블록 통계를 얻는 것이다.

본 발명의 다른 목적은 블록 내에서 0값 DCT 계수의 주파수와 위치에 기초하여 데이터 블록을 분류하고 특정 블록의 분류에 기초하여 빠른 DCT 알고리즘을 선택하는 것이다.

본 발명의 또 다른 목적은 불필요한 계산을 제거하기 위해 불록 분류를 사용하는 것이다.

본 발명의 또 다른 목적은 캐쉬 메모리에 가장 발생 가능성이 높은 물록 분류에 대한 이를 IDCT 알고리즘 을 지장하고 일반 메모리에 발생 가능성이 가장 적은 이를 물록 분류에 대한 알고리즘을 저장하는 것이다.

본 발명의 또 다른 목적은 특정 클래스의 발생 가능성을 결정하고 가장 높은 발생 가능성을 갖는 클래스 에 대한 몇몇 다른 최적 빠른 IDCT 알고리즘을 선택하고, 남은 클래스에 대한 다음트 알고리즘을 선택하 는 것이다.

본 발명의 또 다른 목적은 입력 비디오 스트립에 기초하여 불록 분류의 발생 가능성을 결정하고 가장 사용 가능성이 높은 이를 IDCT 알고리즘을 캐쉬 메모리에 갱신하는 것이다.

본 발명의 또 다른 목적은 (OO) (OH) OOT 계수를 포함하는 블록의 행 및 열을 나타내는 행 및 열 막대 그 래픽을 생성하는 것이다.

본 발명의 또 다른 목적은 불록의 동적 범위를 결정하는 것이다.

때라서, 본 발명은 몇몇 단계와 각각의 다른 것에 대한 하나 미상의 그런 단계의 상관을 포함하고, 구조 의 특성을 구현하는 장치, 소차의 조합 및 그러한 단계에 영향을 주기 위해 채용된 부분들의 배열, 다음 의 상세한 설명에 에시된 모든 것, 및 본 발명의 범위는 청구항에 나타날 것이다.

### 도면의 간단한 작명

17

도 1은 블록 분류 시스템의 블록도.

도 2는 가장 높은 발생 가능성을 갖는 클래스에 대한 최적 IDCT 알고리즘을 저장하는 개쉬 메모리를 갖고, 이 캐쉬는 발생 가능성이 가장 적은 클래스에 대한 일반 메모리로 부터의 새로운 IDCT 알고리즘으 로 갱신되는 본 발명의 다른 실시에에 따른 불록 분류 시스템의 도면.

도 3은 입력 데이터 스트림에 기초하여 가장 잘 심행될 수 있는 알고리즘을 갖는 캐쉬 메모리의 실행 시

간 갱신의 본 발명에 따른 불록 분류 시스템의 도면.

도 4는 본 발명에 따른 막대 그래프 시스템의 도면.

도 5는 본 법명의 불록의 통적 범위를 계신하기 위한 호흡도.

### **MAIN**

à,

'본 발명에 대한 더욱 상세한 이해를 위해 도면이 참고할 것이다.

10/ISCANSEV, 각각의 001 이닌 계수는 그것을 스케일하고 재 정업하기 위해 찾아진다. 따라서 디코딩 처리의 이 점에서, 많은 사용 가능한 통계들이 10개 계수의 발생의 주파수 및 위치뿐만 아니라 그물의 값에 관해 수집될 수 있다. 그러면 이 정보는 IDCT 블록에 의해 사용될 수 있고, 이것은 일반적으로 가장 높은 계산 복잡성을 갖으며, 10/ISCAN동안 엄어진 통계에 가장 적합한 빠른 IDCT 알고리즘을 선택하거나, 대안적으로 100T 처리에서 불필요한 계산을 간단히 제거하기 위해 사용된다. 다음의 실시에는 10/ISCAN동안 수집될 수 있는 당당 기계가하기 위해 사용된다. 다음의 실시에는 10/ISCAN동안 수집될 수 있는 당당 블록 통계를 설명한다. 10/ISCAN동안 수집될 수 있고 당업자에게 명확한 IDCT 단계에 의해 사용될 수 있는 수많은 다른 타입의 통계들이 있다. 본 발명의 중요한 관점 중의 하나는 이러한 블록 통계를이 10/ISCAN동안 수집된다는 것이다. 본 발명의 제 1 실시에는 이러한 통계에 가초하여 어떻게 IDCT 알고리즘이 선택되고 어떻게 블록 통계를이 수집되는지를 참고로 설명될 수 있다. 나머지 실시에는 IDCT 알고리즘 선택기와 사용하기 위해 채용될 수 있다는 것을 유럽해야 한다.

### 불록 분류 통계

본 발명의 제 1 십시에에서, DCT 블록 분류 시스템은 IQ/ISCAN동안 DOJ 이난 DCT 계수를 포함하는 서브-블록의 주파수 및 위치에 기초한 블록의 클래스를 생성하는 것이 설명된다. 입력 데이터 블록을 분류하기 위해 사용된 기준은 DCT 계수의 살행 길이 디코드된 및 역 스캔된 8x8 블록의 관점에서 설명될 것이다. DCT 계수를 클래스로 분할하는 수많은 다른 방법이 있다는 것을 유념해야 한다. 다음의 설명은 큰 8x8 블록 내의 OCT 계수의 4x4 서브-블록의 범위 및 위치에 기초한 간결 분류 스킴을 사용한다. 그러한 4x4 0 서브-블록은 Q으로 표시될 것이다.

DCT 계수의 8x8블록은 다음과 같이 4x4 크기의 4개의 서브-블록으로 분합될 수 있다.

$$B = \begin{bmatrix} B_0 & B_1 \\ B_1 & B_2 \end{bmatrix}$$

각각의 서브-블록,B,,은 단지 큰 8% 블록(B)에서의 4개의 가능한 4분면 중 하나이다. 만약 자연적인 장면의 비디오 영상이 오버립되지 않은 NM 블록으로 분합되면, 진형적으로 이러한 블록들의 많은 수가 수직 및 수평 차원에 높게 상관되는 픽셀들을 포함할 수 있다. 이것은 왜 그러한 높은 비율의 데이터 압축이 NPE62 압축 스킴에서 가능한지의 한 이유이다. 만약 블록 내의 픽셀들이 수직 또는 수평 차원이나 두 차원에 높은 상관을 갖는다면, 양자화 후, 하나 이상의 서브-블록(B,, B,, B,)들은 단지 이값의 DCT 계수만을 포함할 것이다. 이것은 큰 블록 내의 0 서브-블록들의 8개의 가능한 구성을 산출한다.

$$\begin{bmatrix}
\frac{B_00}{00} \\
00
\end{bmatrix}
\begin{bmatrix}
\frac{B_0B_1}{00}
\end{bmatrix}
\begin{bmatrix}
\frac{B_00}{B_20}
\end{bmatrix}
\begin{bmatrix}
\frac{B_0B_1}{B_20}
\end{bmatrix}
\begin{bmatrix}
\frac{B_0B_1}{B_2B_2}
\end{bmatrix}
\begin{bmatrix}
\frac{B_00}{0B_3}
\end{bmatrix}
\begin{bmatrix}
\frac{B_0B_1}{0B_3}
\end{bmatrix}
\begin{bmatrix}
\frac{B_0B_1}{0B_3}
\end{bmatrix}
\begin{bmatrix}
\frac{B_00}{B_2B_3}
\end{bmatrix}$$

높은 상관을 갖는 픽셀의 비디오 소스에서, DCT 계수의 양자화된 블록의 많은 퍼센트는 높은 주파수 정보에 대응하고 에 가까운 높은 순서 계수를 가접 것이다. 에서를 위해, 블록의 50%가 클래스(0)에 대응하는 구조를 갖는다고 가정하면, 10%는 클래스(1)에 떨어지고, 5%는 클래스(2)에 그리고 나머지 불록 타입은 시간의 30%를 발생한다. 또한, 클래스(0) 알고리즘이 단지 표준 빠른 알고리즘의 계산의 1/2를 요구한다고 가장하면, 클래스(2 및 3)는 계산의 3/4를 요구하고, 모든 남은 블록들은 표준 빠른 알고리즘으로 처리된다. 이러한 가정 하에, 이 시스템에 대한 예상된 계산의 수는 다음과 갈을 것이다.

$$\frac{50}{100} \left( \frac{1}{2} \cdot C_0 \right) + \frac{10}{100} \left( \frac{3}{4} \cdot C_0 \right) + \frac{10}{100} \left( \frac{3}{4} \cdot C_0 \right) + \frac{30}{100} \cdot C_0 = \frac{70}{100} \cdot C_0$$

위의 경우에 30% 적은 계산이 평균 불록 분류 스킴에 대해 요구된다. 이래의 매트릭스는 4 개의 제안된

불복 클래스 타입의 구성을 LIEI낸다.

· ,

0

$$\begin{bmatrix} \underline{B_00} \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \underline{B_0B_i} \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \underline{B_00} \\ \underline{B_10} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \underline{B_0B_i} \\ \underline{B_2B_2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \underline{B_00} \\ 0 & \underline{B_1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \underline{B_0B_i} \\ 0 & \underline{B_1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \underline{B_00} \\ \underline{B_2B_i} \end{bmatrix}$$

각각의 4 클래스에 대해 0 블록 구성 구조를 이용하는 때론 IDCT 알고리즘이 선택된다. 각각의 클래스에 대해 그러한 때론 알고리즘을 선택하면; 시스템은 0 서브-블록 내의 데이터 계수를 포함하는 모든 합산, 감산 및 승산을 제거하며 각각의 알고리즘은 더 최적화 할 수 있다. 다음에는 어떻게 각각의 4x4 서브 블록의 구조가 결정되는지의 실제적인 자세한 설명을 한다.

3

본 서면에 포함된 계류증인 출원 번호 제 08/996,670호의 설명에 따라, 실행/레벨 확장 처리 단계 없이 역 양자화 처리 단계를 수행하는 것이 가능하다. 결과 실행/레벨 표시는 데이터의 영성한 8x8협독을 나타내기 위해 제장면에서는 효율적인 데이터 구조이다. 미국 출원 번호 제 08/996,670에서, 0이 아닌 00T 계수의 실제적인 행 주요 카운트는 각각의 실행/레벨 쌍에 나타난다.(행 주요 카운트 시스템은 이래에 설명된다.) 이 실시에의 다른 관점에서, 할티견 좌표 시스템(Cartesian coordinate system)은 0이 아닌 00T 계수의 위치를 결정하기 위해 사용된다. 할티견 좌표 시스템은 이래에 설명된다.

DCT 계수의 특정 블록에 단지 0 (K (63의 00) 이닌 AC 계수가 있다면, 주머진 블록에 대한 데이터의 구조 는 다음과 같다.

## $[dc][R_1,L_1,S_1][R_2,L_2,S_2]...[R_K,L_K,S_K]EOB$

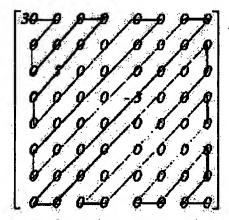
여기서, N는 선호 비트(S,)와 차원(L,)의 계수를 선행하는 0들의 실행 길이를 나타내고, cc는 항상 위치 (D,0)에 위치하는 cc 계수를 나타낸다. 실행/레뱀 데이터의 시퀀스는 MPEC2 명세서에 설명된 8x8 블록에 서의 지고-재그 또는 대안적 스캔를 적용하여 획득된 2차원 블록의 1차원 표시이다. 1차원 배멸에서의 0이 마닌 1번째 계수의 선형 배치나 인덱스 위치는 위의 실행 레뱀 표시의 1번째 COI 마닌 레벨 값까지 0과 COI 마닌 계수를 합신하여 계산될 수 있다:

index[ 
$$L_1 J = I + \sum_{i=1}^{L} (R_i + I)$$

MPEG2 역 스캔 함수,iscan[],로서 대안적 스캔 또는 지그재그 스캔의 역을 계신하고, 이 방정식에서의 인 덱스[] 함수의 정의는 00] 이난 계수[R., L., S.]의 초기 2 차원 좌표는 다음과 같이 계산될 수 있다.

$$(m_i, n_i) = ((iscan[alt_scan][index[L_i]]/8 | iscan[alt_scan][index[L_i]]MOD8)$$

예를 들어, DCT 계수의 8x8블록에서의 ODI 이닌 ac 계수가 둘 있다고 가정하면, 그 블록은 마래의 구조를 가짐 수 있다:



지시된 비와 같이 지그재그 스캔으로, 블록은 이래의 시퀀스로 실행 레벨 포맷에서 엔코드팀 수 있다.

30,[7,5 +1] [22,3,-1] EOB

계산(m,n,n)에 대한 방정식을 사용하며, 2차원 좌표가 발견할 수 있다. cc 계수는 역시 계수(0,0)를 갖는다. 값(5)의 0이 마닌 계수의 계산된 좌표는 (2,1)이고 3에 대한 좌표는 (3,4)이다. 모든 0이 이닌 계수의 2차원 좌표가 계산되면, 다음의 공식의 사용은 각각의 계수가 어떤 4 서브-블록에 속하는지를 결정한다.

quadarani 
$$[m_i, n_i] = \frac{m_i}{4} + \frac{n_i}{4}$$

11 ,

행 주요 카운트 시스템에 대해, 각각의 서보 불복 내의 계수의 분배는 마래의 행 주요 카운트 공식을 사용하여 계산될 수 있다:

### sub-block [rmc/(n²/2)] [(rmc MODULO N)/(N/2)]+=1

이기서, 서브-블록[][]은 2x2 배엽이고, rmc는 ISCAN 호의 NxA 매트릭스에서의 계수의 행-주요 위치이며, N은 별 또는 행 마다의 성분의 수이며, /는 정수 나눗셈 연산자이고 ~1은 1씩 증가를 의미한다.

이러한 방법으로, 4 카운트가 발생되고, 각각의 서브-블록에 떨어지는 계수의 수를 나타낸다.

도 1은 모든 블록 분류 시스템(10)의 블록 CHOI어그램을 나타낸다. DCT 계수의 블록(8)들은 서브-블록 분류기(12)에 입력된다. 서브-블록 패턴 분류기(12)는 어떤 클래스(0,1,2또는 3)에 특정 서브-블록이 속하는 지를 결정한다. 서브-블록 분류기(12)의 함력은 블록이 속하는 클래스 인덱스 번호(1)이다. 도 1에서 남록(8)은 디플트 빠른 10CT 암교리즘이 사용된 클래스(3)에 속하는 것으로 도시된다. 디플트 빠른 알고리즘은 입력 데이터의 구조에 관해 아무런 가정을 하지 않는다. 만약 블록이 클래스(1)에 속했다는 가정을 대신한다면, 스위치(14)는 클래스(1)에 적합한 특정 빠른 10CT 알고리즘을 통해 블록으로 쿠트를 정말 것이다.

명령 캐쉬 메모리를 사용하는 시스템에서, 외부 저장 메모리로부터 새로운 살행 가능한 코드가 이 캐쉬로 로드릴 때, 중대한 오점이 자주 발생한다. 이 캐쉬의 크기는 제한되고 어떤 한 타일에서 최적화된 IDT 알고리즘의 작은 수에 대해 용분한 코드를 로드할 수 있을 뿐이다. 플랫폼에 기초한 그러한 캐쉬에서, IDCT 사스템에 기초한 불을 분류는 단지 작은 수의 클래스에 실용적이다. 평균 제산 시간을 더 줄이기 위해, 클래스 최적화된 IDCT 알고리즘의 더 큰 선택 및 더 많은 클래스를 갖는 것이 바람직하다. 이 문제를 해결하기 위해, 만약 제한된 캐쉬 메모리와 수많은 블록 클래스가 있다면, 단지 높은 가능성으로 발생하는 블록 클래스에 대응하는 이를 알고리즘들이 캐쉬 메모리에 저장된다. 그러한 시스템에서, 각각의 클래 스에 대한 발생 가능성이 수많은 빠른데 비디오 소스 시원스를 사용하는 제산 통계로 오프라인으로 평가 될 수 있다. 이것은 여기서부터 "오프-라인 윤각"으로 인용된다. 발생된 윤각은 블록이 특정 클래스에 속 하는 가능성을 평가하는 막대 그래프이다.

만약 처리되어야 할 현재의 데이터가 최적 알고리즘이 캐쉬에 로드되지 않은 클래스에 속한다면, 요구된 알고리즘은 캐쉬 메모리로 로드되어 관련된 결점을 감수하거나, 캐쉬에 상주하는 일반적인 빠른 IDCT 알고리즘을 실행할 수 있다. 도 2는 '오프-라인 요각' 통계를 사용하는 제한된 명령 캐쉬 메모리의 가능성을 고려하는 도 1의 기본 시스템의 변경이다. 캐쉬(16)에 적합한 코드의 실제 양은 하드웨어 플랫폼에 의존 할 것이다. 예시적인 목적으로, 빠른 IDCT 알고리즘의 4 버젼까지 수용 가능한 캐쉬를 도시한다. 처음으로 캐쉬(16)는 4개의 가장 빈반히 발생하는 블록 플래스에 대응하는 알고리즘이 로드된다. 현재의 원력 블록(8)은 클래스(1)에 숙한다. 클래스(1)에 대한 최적화된 알고리즘이 캐쉬(16)에 없기 때문에, 이것이 일반 메모리(16)로부터 패치되고 최소 가능성(물래스 2)의 알고리즘으로 대체된다. 더욱 정교한 자원 할당 스킴은 캐쉬(16)의 사용을 다루기 위해 사용될 수 있다.

만약 대응하는 알고리즘이 캐쉬에 로드되지 않은 낮은 가능성 데이터 타입이 발생한다면, 최적 알고리즘 은 모든 알고리즘을 저장하는 느린 메모리(18)로부터 패치릴 수 있거나, 입력 데이터의 모든 클래스에 작 용하는 일반 목적 빠른 변환 알고리즘이 실행될 수 있다. 불일치 알고리즘이 캐쉬(16)에 로드되거나 캐쉬 (16) 정신과 관련된 비용에 의존하는 지에 무관하게, 일반 목적 알고리즘은 캐쉬(16)에 항상 저장되어야 하고 실행될 수 있어야한다.

도 2의 시스템 수행은 실시간으로 불록 클래스 통계를 모니터 및 갱신하기 위해 "실시간 윤각"을 사용하여 더욱 개선될 수 있다. 미러한 방법으로 만약 오프-라인으로 수집된 통계와 실제 불록 클래스 통계 사이의 불일치가 있다면, 윤각 정보는 캐쉬에서 갱신되고 변경될 수 있으므로 이것은 실제로 가장 빈번히 실행되는 것이 필요한 알고리즘을 포함한다.

도 3은 캐쉬가 실시간에 갱신되는 시스템의 탐록 다이어그램을 도시한다. 캐쉬(16)는 특정 비디오 소스가 많은 수의 비디오 소스에 대해 계산된 분배로부터 상당히 다른 탐복 롭게스의 분배를 갖는다는 사실을 고려할 것이다. 캐쉬 갱신 모듈(20)은 가장 현재 탐복 플래스 통계를 항상 포함하는 실시간 통계 데이터 베 미스(22)를 주기적으로 체크할 의무를 갖는다. 이러한 통계를 사용하여 캐쉬 갱신 모듈(20)은 어떤 것이 4개의 가장 가능성이 있는 탐복 플래스인지를 결정하고 현재 캐쉬 구성을 체크한다. 필요하다면, 캐쉬

(16)는 일반 메모리(18)로부터 갱신되어 캐쉬(16)가 실행되어야 할 4개의 가장 적합한 알고리즘을 포함하고 새로운 캐쉬 구성을 반영하기 위해 캐쉬 구성 정보 저장소(24)를 변경한다.

### 행 및 열 막대 그래프

4

본 발명의 제 2 실시에(도 4)에서, 코드된 블록에서의 각각의 0이 이닌 계수의 행 및 열의 위치가 10/13CAN용안 블록과 블록 단위로 급정된다. 0이 아닌 계수를 포함하는 역 스캔된 매트릭스에서의 각각의 행 또는 열은 8-비트, 비트 벡터에서의 세트 비트로 나타난다(도 4), 벡터의 가장 중요한 비트(Bit 7)는 열 0(또는 행 0)을 나타내고 가장 중요하지 않은 비트는 열 7(또는 행 7)을 나타낸다. 하나는 행 막대 그래프(40), 다른 하나는 열 막대 그래프(41)로 두 비트-벡터를이 발생된다. 10/13CAN동안 막대 그래프를 발생하기 위한 절차는 아래에 설명된다:

- 기자의 계수와 관련된 실행 값을 촉적하고 각각의 계수의 행 주요 매트릭스 위치를 찾기 위해 촉적된 실행 값을 사용한다.
- 기) 때트릭스의 건강의 계수의 행 주요 위치를 사용하여, 열 막대 그래프에서의 그것의 비트 위치를 아래 와 같이 결정한다.

留 引入。BIT7)〉 (rmc MODULO N)

'여기서, N은 행당 성분의 수 즉, 열의 수이고, >>은 2진 오른쪽-쉬프트 연산자이며, BITY은 0인 가장 중요한 비트를 제외한 모든 상수 비트-벡터미며, rmc는 ISCAN후의 계수의 행-주요 카운트이다.

111. 매 시간 마다 벡터에서의 비트 상태는 8에서 1로 카운터가 증가한다. 블록의 열의 산재하는 정도는 이런 방법으로 추적된다.

iv, 각각의 계수의 행 추요 위치를 사용하여, 행 막대 그래프에서 아래의 식을 사용하여 그것의 비트 위 :치물 결정한다:

### 행 위치=BIT?> > (rmc/N)

여기서, N은 행당 성분의 수 즉, 열의 수이고, 〉〉은 2전 오른쪽 쉬프트 연산자이며, BITC은 0인 가장 중요한 비트를 제외한 모든 상수 비트 벡터이며, rmc는 ISCAN후의 계수의 행-주요 카운트이다.

v. 매 시간 마다 벡터에서의 비트 상태는 0에서 1로 카운터가 증가한다. 블록의 행의 산재하는 정도는 이 런 방법으로 추적된다.

이, 행 막대 그래프와 열 막대 그래프를 비교한다. 각각의 카운트에 의해 지시된 세트 비트 가장 적은 수 의(즉) 등 중 가장 도운) 막대 그래프는 IDCI의 첫 번째 패스에서 스킵하면서 열/행에 영향을 주는 스트 림에서 패스된다.

10/ISCAN동안 블록 통계를 수집하는 한 목적은 이 정보를 IDCT 단계로 전달하기 위한 것이다. 이렇게 하기 위해 ... 10/ISCAN 처리의 출력에서 계수 데이터에 따라 이미 전달된 해더 데이터에 관련할 수 있는 데이터 구조가 생성된다. 대안적으로 블록 통계 테이터는 계수 데이터에서 구현할 수 있다. 이것은 블록의 제1 코드된 계수의 높은-워드에서 블록 통계를 엔코드하여 성취된다. 내부 블록에 대해서, 이 높은-워드는 DC 계수의 성생물을 나타낸다. 비-내부 블록에 대해서는 이 높은-워드는 제 1 이이 이닌 계수의 설행 값이므로, 비트-85 이상의 비토만이 블록 통계 결과를 엔코드하기 위해 사용된다. 한가지 가능한 표현이 아래에 있다.

비트 15:0-열/행 벡터0 빈공간; 1-not

비트 14 0-열/행 벡터 1 빈공간; 1=not

비트 13 0-열/행 벡터2 빈공간: 1=not

비트 12:0~열/행 벡터3 빈공간; 1=not

비트 11 0=열/행 벡터 4 빈공간: 1=not

비트 10:0-열/행 벡터5 빈공간; l=not

비트 09 0=열/행 벡터6 빈공간; 1=not

비트 08 0=열/행 벡터7 빈공간: 1=not

비트 07 1= 비트 15-8에서의 막대 그래프는 열 막대 그래프

0-비트 15-8에서의 막대 그래프는 행 막대 그래프

비트 06 1 f{[7][7]?=1; 즉, 불일치 제어 적용

0= 액션을 취하지 않음

비트 05-비트 00은 계수의 행-주요 위치를 포함

이 접근의 단점은 이 방법에서 패스될 수 있는 피라메터의 수가 제한적이라는 것이다.

그러면 가장 산재하는 막대 그래프(40)는 IDCT 단계로 전달된다. 그러면 IDCT 단계는 역 이산 여현 변환 (도시)을 [블록의 첫째, 두 번째와 여섯 번째에서 수행한다. IDCT의 처리는 변화를 위해 열에서의 값을 발생하여 모든 열이 IDCT에 중속되어진다.

### 등적 범위 통계

·뵨 발명의 다른 실시에에서 블록의 동적 범위가 계산된다. 블록들은 몇몇 배열 또는 DCT 변환된 계수의

분배를 포함한다. 협력에서의 계수 배열은 협력이 어떻게 코드되었는지에 의존한다. 코드된 협력은 하나 의 계수 만큼 작거나 64 계수 만큼 많은 계수(코드되지 않은 협력은 모두 0)를 포함한다. 코드된 협력은 -2048에서 +2047까지의 강의 범위인 계수를 포함할 수 있다. 협력이 내부 또는 비-내부로서 코드되었는지 에 의존하여, 계수들은 협력의 상부 좌측 4분면(내부)에 다발을 형성하는 경향을 가질 수 있으므로 협력 분류 시스템은 협력(비-내부)내에서 사용되어야 하거나 임의로 분산되어야 한다. 그러나 수많은 협력은 매우 적은 계수를 갖는 경향일 것이고, 이를 계수의 등적 범위는 작을(-100에서 -100) 경향일 것이다.

각각의 들록에서 DCT 계수의 용적 범위를 이는 것이 유용하므로 본 서면에 참조로 포함된 미국 특허 제 09/000,667에서 설명되는 비와 같은 Basic Matrix Expansion IDCT와 같은 기술은 디코디의 효율을 개선하 기 위해 적용될 수 있다. 블록의 동적 범위는 아래의 방법으로 계산된다(도 5):

### NAX(레벨)-NN(레벨)

· 1

여기서 레벨은 각각의 실행/레벨 쌍의 양자화된 레벨 값이다;

MAX()은 각각의 새로운 레벰 값을 불록의 선행하는 기장 큰 값과 비

교하고 물 중 가장 큰 값을 취한다;

MIN()은 각각의 새로운 펜벨 값을 블록의 선행하는 가장 작은 값과

비교하고 물 중 가장 작은 값을 보유한다;

그러면 동작 범위는 IOCT 단계로 전달된다.

위에서 설명한 바와 같이 10/1SCAN동안 수집될 수 있는 많은 타입의 블록 x통계가 있고 당업자에게 명확한 10CT 단계로 이러한 통계를 위한 많은 사용이 있다.

그러므로, 앞서 설명으로부터 명확한 이를 사이의 대상들은 효율적으로 달성되고, 어떤 변화들이 본 발명의 범위와 정신으로부터 벗어나지 않고 설명되는 구조와 위의 방법을 수행하면서 만들어질 수 있으므로, 위의 설명에 포함된 모든 내용과 첨부된 도면에 도시된 모든 문제는 제한적이지 않고 예시적인 의미이다.

### (57) 경구의 범위

### 성구함 1

역 양자화/스캔(IQ/ISCAN)동안, 비디오 데이터 내의 DCT 계수의 구성에 관한 블록 통계들을 수집하고,

상기 불록 통계들을 베디오 디코더의 IDCT 단계에 제공하며,

모든 0 값 DCT 계수름을 내포하는 서브-블록들을 포함하는 적어도 몇몇의 계산을 제거하는 블록 통계들에 의존하는 블록에 대한 IDCT 알고리즘을 선택하는 단계들을 포함하는 역 미산 대현 변환(IDCT) 알고리즘 선택 방법

### 청구항 2

제 1 항에 있어서,

복수의 서브-블록들을 포함하는 각각의 DCT 데이터 블록을 분할하고,

1Q/ISCAN동안 어떤 서브-블록플이 0이 이닌 DCT 계수들을 포함하는 지를 결정하며,

상기 블록 내의 001 이닌 DCT 계수들을 포함하는 서브-블록들의 패턴에 의존하는 상기 블록에 대한 IDCT 알고리즘을 선택하는 단계들을 더 포함하는 역 이산 여현 변환 알고리즘 선택 방법.

### 청구함 3

제 2 항에 있어서,

OOI OFU OCT 계수들의 서브-블록들의 특정 패턴들을 갖는 블록들의 발생 가능성을 결정하고,

높은 발생 가능성을 갖는 DOI 이닌 서브-블록블의 패턴을 갖는 블록블에 대한 최적 IDCT 알고리즘을 선택 및 저장하고, 나머지 블록플에 대한 디톰트 IDCT 알고리즘을 선택하는 단계들을 더 포함하는 역 이산 여 현 변환 알고리즘 선택 방법.

### 청구함 4

제 3 함에 있어서,

상기 발생 가능성을 결정하는 단계는 MPEG2 비디오 소스 시퀀스의 많은 수에 기초하는 역 이산 여현 변환 알고리즘 선택 방법.

### 성구한 5

제 3 함에 있어서,

상기 발생 가능성을 결정하는 단계는 입력되는 비디오 데이터에 기초하고, 여기서 상기 최적 IDCT 알고리 검률은 높은 발생 가능성을 갖는 실행-시간 기초, DDJ 아닌 서브-블록 패턴률에 기초한 새로운 IDCT 알고 라즘들로 갱신되는 역 이산 여헌 변환 알고리즘 선택 방법.

### 청구함 6

제 2 항에 있머서,

상기 DCT CHOLE의 블록들은 8x8 차원을 갖고 상기 서브-블록들은 4x4 서브-블록들을 갖는 역 이산 여현 변환 알고리즘 선택 방법.

### 경구한 7

**,** Y

제 1 항에 있어서.

상기 수집 단계는 DOI 이닌 DCT 계수들을 포함하는 상기 불록의 행물의 검출을 포함하는 역 미산 여현 변환 알고리즘 선택 방법.

### 원구합 8

제 1 항에 있어서,

상기 불록 통계들을 수집 단계는 DDI DHU DCT 계수들을 포함하는 상기 불록의 열들의 검출을 포함하는 역 미산 여현 변환 알고리즘 선택 방법.

### 청구한 9

제 1 항에 있머서,

상기 불록 통계는 매떠한 표시가 적더라도 i)OOI 이닌 DCT 계수흡을 포함하는 상기 불록의 상기 행률의 표시와 ii)OOI 이닌 DCT 계수흡을 포함하는 상기 불록의 상기 열들의 표시 중 하나면 역 이산 여현 변환 알고리즘 선택 방법.

### 청구항 10

제 1 항에 있어서,

상기 블록 통계들을 수집하는 단계는 상기 블록의 동적 범위 결정을 포합하는 역 이산 여현 변환 알고리 줌.선택:방법

### 청구항 11

이산 대현 변환(DCT) 데이터의 블록들을 수신하는 입력 장치,

역 양자화/스캔(10/15CAM)동안 001 이닌 0CT 계수들을 포함하는 001 이닌 서브-블록들을 검출하고, 상기 블록 내의 상기 001 이닌 서브-블록쥴의 위치와 수에 기초한 클래스들의 세트 중 하나로 각각의 블록을 분류하며, 북정 블록의 상기 클래스를 나타내는 클래스 표시 신호를 발생하는 서브-블록 패턴 분류기 (12).

신호를 표시하는 상기 물래스를 수신하고 상기 물래스 표시 신호에 의해 표시된 상기 클래스에 대응하는 최적 역 DCT(IDCT) 알고리즘을 선택하는 알고리즘 선택기(14), 및

높은 발생 가능성을 갖는 상기 클래스들에 대한 최적 IDCT 알고리즘을 저장하고 낮은 발생 가능성을 갖는 클래스들에 대한 디폴트 알고리즘을 저장하는 메모리(18)를 포함하는 전자 장치.

### 참구항 12

제 11 항에 있어서.

상기 전자 장치는 실행 시간 기초로 가장 높은 발생 가능성을 갖는 상기 클래스들의 상기 최적 IDCT 압고 리즘들로 상기 메모리를 갱신하는 메모리 갱신 장치(20)를 더 포함하고, 입력되는 DCT 데이터 블록률에 기초한 상기 클래스들의 발생 가능성을 결정하는 가능성 결정기(22)를 더 포함하는 전자 장치

### 청구화 13

제 11 항에 있어서,

상기 가능성 결정기는 수많은 비디오 소스 시퀀스를 사용하는 각각의 클래스 오프-라인의 발생 가능성을 계산하고, 가장 높은 발생 가능성을 갖는 상기 클래스들에 대한 상기 최적 IDCT 알고리즘들이 상기 메모 리에 미리 저장되는 전자 장치

### 청구항 14

제 11 항에 있어서,

상기 저장된 최적 IBCT 알고리즘들은 불필요한 계산들을 제거하기 위해 모두 0-값 DCT 계수들을 갖는 상 기 서브-블록들로 변경되는 전자 장치

### 청구함 15

제 12 항에 있더서,

상기 메모리는 채쉬 메모리이고, 상기 IDCT 알고리즘들은 가장 높은 발생 가능성을 갖는 상기 클래스를에 대한 상기 최적 IDCT 알고리즘들로 상기 캐쉬를 갱신하기 위해 일반 메모리로부터 갱생되는 전자 장치.

### 청구한 16

IDCT의 효율을 개선하기 위한 전자 장치로서,

IQ/ISCAN용안 불록 내의 DCT 계수들의 구성에 관련되는 DCT 계수들의 불록에 관한 블록 통계흡읍 수집하고, 상기 불록 통계들은 전체로서 DCT 계수들의 상기 불록에 관련되는 통계들에 적합한 블록 통계 수집기

### (12), 및

상기 불록 통계들을 베디오 디코더의 IDCT 단계에 제공하는 불록 통계 제공기를 포함하는 전자 장치.

### 청구항 17

제 16 함에 있어서,

상기 블록 통계들은 ''OOI 이닌 DCT 계수들을 포함하는 상가 블록의 행들을 나타내는 전자 장치.

### 월구한 18

제 16'항에 있어서,

상기 블록 통계들은 1001 이닌 DCT 계수들을 포함하는 상기 블록의 열물을 LIEH내는 전자 장치.

### 월구한 19

제 16 항에 있어서,

상기 블록 통계들은 상기 블록 내의 상기 DCT 계수들의 동적 범위인 전자 장치.

### 원그라 20

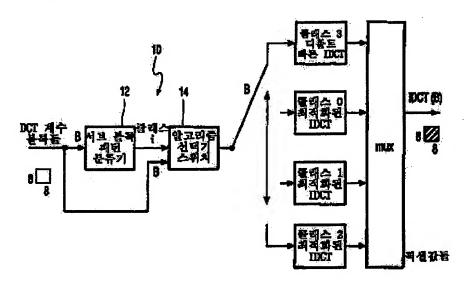
처리 단계들을 수집하는 컴퓨터 수행 가능한 블록 통계를 저장하는 메모리(12),

DCT 계수들의 블록에 역 양자화 및 역 스캔을 수행 가능한 역 양자화기 및 역 스캐너(12), 및

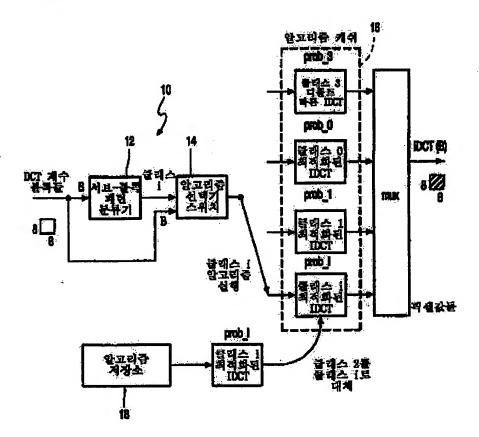
역 양자화 및 역 스캔을 수행하는 역 양자화기 및 역 스캐너와 결합하며 상기 메모리에 저장된 처리 단계 들을 실행하고, 상기 불록 내의 상기 DCT 계수들의 구성에 관련되는 DCT 계수들의 상기 불록에 관한 불록 통계들을 수집하는 제어기(12)를 포함하는 디지털 텔레비전 수신기 시스템

### 丘型

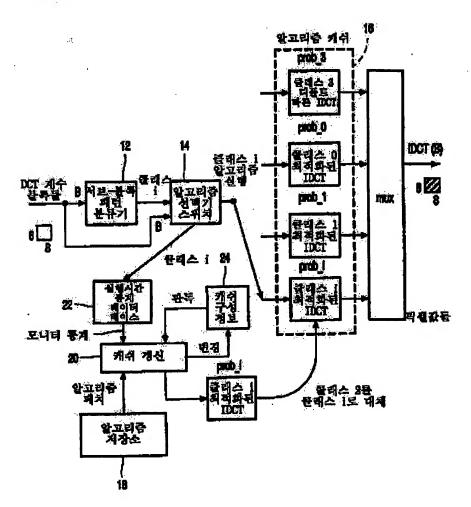
### <u> 591</u>



*502* 



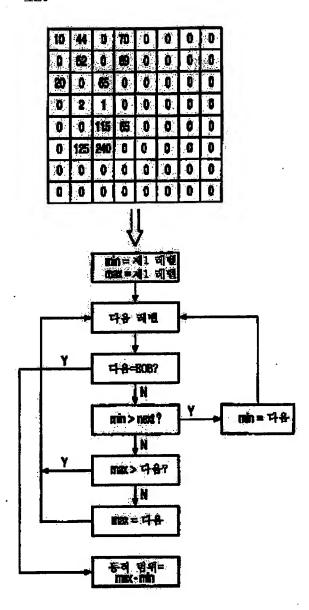
SEP3



*5*24

	41							
	1	0	1	0	1	1	0	1
. 53	(Carl	7 A	- W-1		F 2.1	<b>1</b>	K	
40	-	7	-		a	Ď	U.	0
			58	U	, <b>U</b>			-
.0	0	0	0	0	0	•	U	U
0	0	0	0	0	0	G	D	0
8	O	0	0	0	0	0	0	0
	O	0	0	0	98	250	0	300
O	0	0	0	0	0	0	0	0
0	D	0	0	0	0	0	0	0

*⊊₽5* 



# This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

# **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:
BLACK BORDERS
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
FADED TEXT OR DRAWING
BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
□ OTHER:

# IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.